746

DATE: ch 8

SUBJECT: Sec 4.

P.1

K = 5 ⟹ shifted by 5 letter يعني مستفت

P.2-

بيعرف لبعض الحروف فقط.

seven letter ALiseBot

26! ⟹ لو احنا مش عارفين أي الذي sipher حروف

واحنا عارفين ال 7 حروف معروفة

$26 - 7 = 19$

$19!$

$26! - 19! \approx 10^{9}$

P3

Yes

هيقدر وحتى لو مستخدم K

دو ميسهل عليه الفك.

P4

Block sipher.

T1 دو ممكن تكون من Table الأصلي أو أنحاجة تانية.

scrambler ⟹ هيلخبط حرف على Table

الـ T1.

تتكرر loop دى أكثر من مرة "n Time" وكل ما n يتكبر كل ما التشفير أفضل.

DATE: _____ SUBJECT: _____

(a) 1010 0000

T_1 ↓ — 7 times.

0000 0101

0000 0101] T_1

1010 0000

T_1 ↓

1010 0000] T_1

0000 0101

T_1 ↓

0000 0101 repeated 8 times

(b) 1010 0000

repeat 7 times

1010 0000 1] T_1

1000 0101

1000 0101] T_2

1010 0001

T_2 ↓

1010 0001] T_2

1000 0101

1000 0101

DATE: _____ SUBJECT: _____

C.a 1010 0000

↓

0000 0101

↓ scan delay

1010 0000

1010 0000

0000 0101

↓ SC

1010 0000

1010 0000

0000 0101

↓ SAR

1010 0000

1010 0000

0000 0101

↓

1010 0000

1010 0000

C.b

1010 0000

0000 0101

1010 0001

7 Times

1010 0001

0000 0101

1010 0000

1010 0001

0000 0101

1010 0000

1010 0001

0000 0101

1010 0000

1010 0001

(ALAQSA)

7 Times

1010 0001

DATE: SUBJECT: 4 3

P.6 100 100 1000
011 011 011

Sniffs
hook الداتا ويسمع الداتا.
فيتعرف على patern من 3bit مكرر ٣ مرات.

IV = 111 → C(0)

m = 100 100 1000
m(1) = 100
m(2) = 100
m(3) = 100

$C_i = K_s(m_i \oplus C_{i-1})$

$C_1 = K_s(m(1) \oplus C(0)) = K_s(100 \oplus 111)$
$= K_s(011) = 100$

صح الدور

$C_2 = K_s(m(2) \oplus C_1) = K_s(100 \oplus 011) = K_s(000) = 110$

$C_3 = K_s(m(3) \oplus C_2) = K_s(100 \oplus 110) = K(010) = 101$

m = 100 100 1000
100 110 101

P.7 RSA "public, private Keys" "خاص بموضوع"

P.9 تفضيل تكونو اتكيلى؟
لكن العمليات هنا صعبة؟

① بنختار رقم لـ p, q

p = 3 q = 11

$n = pq = 33$

$z = (p-1)(q-1) = 2 \times 10 = 20$

ALAQSA

Scanned by CamScanner

DATE: SUBJECT:

2. (e < n) has no common factors with Z

Z = 20 10 5 4 2 1

- e = 9
- d ⟹ ed % Z = 1 d = 9

9d % 20 = 1 ⟹ 81 / 20 = 1

Public Key (n, e)
private Key (n, d)] → , دول اللي بنستخدمهم في incryption و decryption.

ⓐ

(d o g
4 15 7)

incryption

d (m = 4 C = m^e % n)
(m = 4 = 4^9 % 33)

o (m = 15 C = 15^9 % 33 =)

g (m = 7 C = 7^9 % 33 =

m = C^9 % n = 4

decryption

ⓑ d o g
4 15 7 → نحول كل رقم binary]

1
26 5 bite.

(00100 01111 00111)₂

DATE : ____________ SUBJECT : ____________

لعين نحول binary ← decimal و نرجع dest

يعني قيم الـ 5 bits binary ← desimal ت

P, g

$T_A = g^{SA} \% P$ $T_B = g^{SB} \% P$

Alise $S = T_B^{SA} \% P$ BoB $S' = T_A^{SB} \% P$

(S. 712 P. 685

قانون

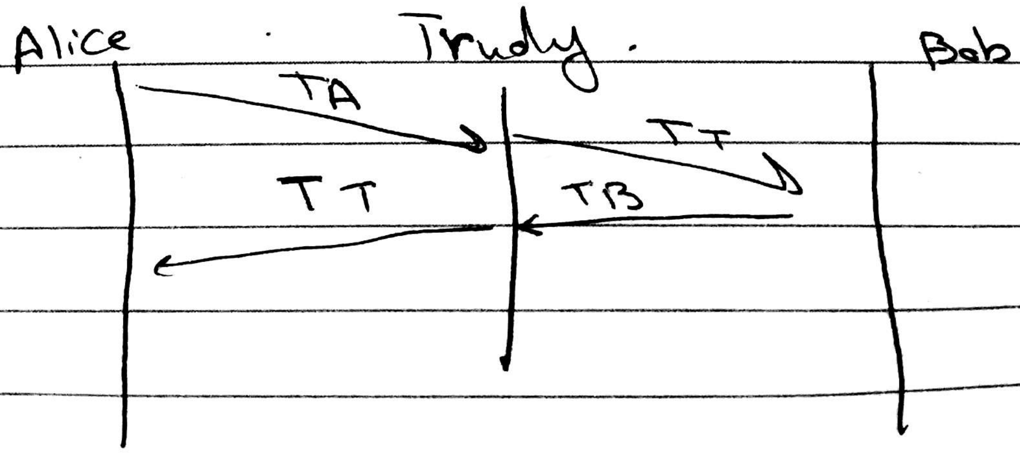
$(a \bmod n)^d \bmod n = a^d \bmod n.$

$S = T_B^{SA} \% P \; - [g^{SB} \% p]^{SA} \% P$

$= \sout{T_B^{SA} \% P} \rightarrow [g^{SB \cdot SA} \% P] \% P$

$\sout{T_B^{SA} \% P} \rightarrow [g^{SA} \% P]^{SB} \% P$

$= T_A^{SB} \% P = S'$ ※



(1)

Con.
sheet 8

Security

See public Key incryption.

Authentication → (PKI)

Integrety → hash   وصول الرسالة مظبوطه .

send   m → H(m) + [illegible] → H(m) + m.

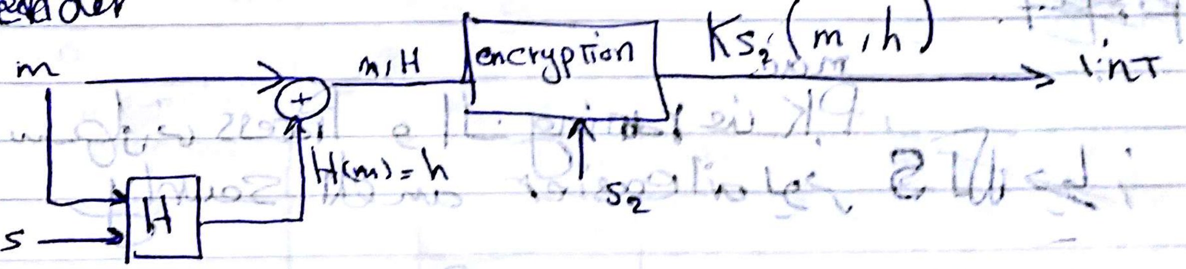
recd   └ H( ) + m → H(m) [illegible] = [illegible]
مظبوطه

P.H   Fig 8.8) (7.7)

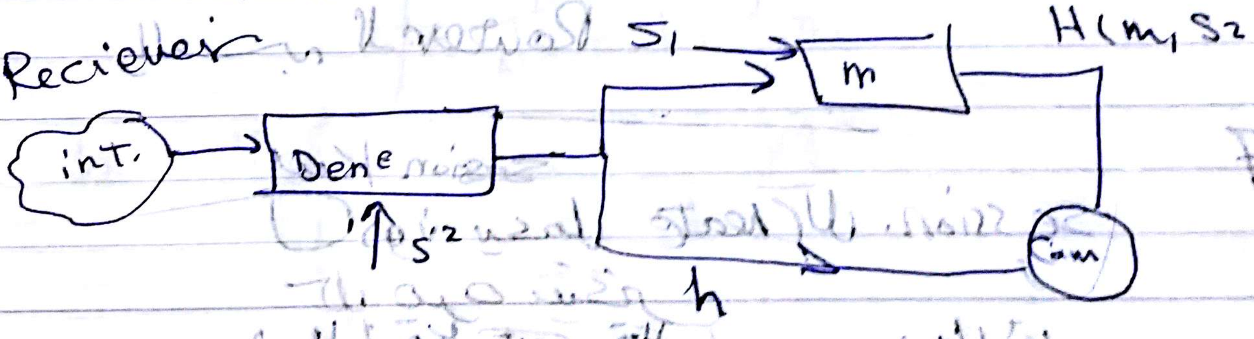
H يطلع نفس H(m) لرسائل مختلفة

P.12   Fig(7.9)

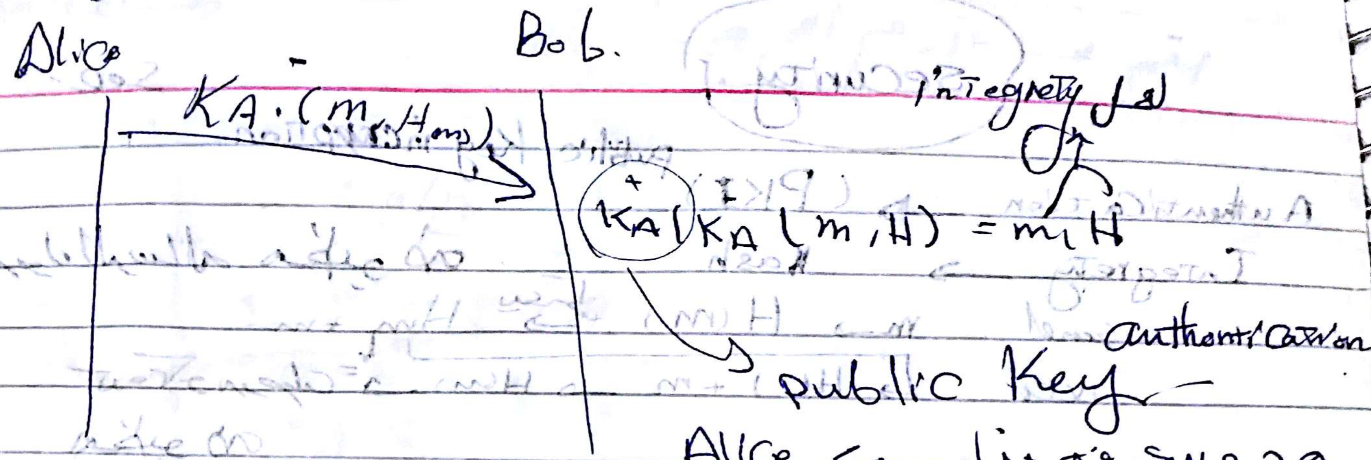
Sender



Reciever



P.14



الـ certificate يعرفه KA بتاع كل المعلومات اللي authority (C.A)
عشان نتأكد من استلام الرسالة
بنفكرها بالـ PK بتاع الموقع
الـ يا ناكله لو مش هو هيرفض
الرسالة المسرقة

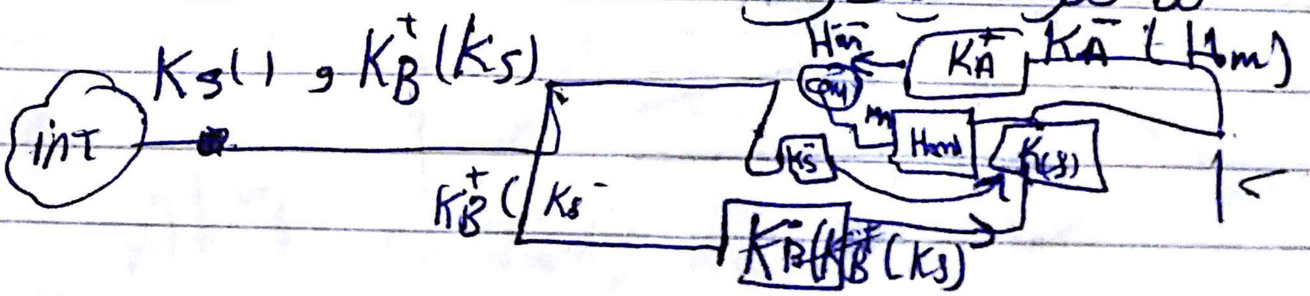
① أ سهولي في الـ Process والـ PK rating ,
ⓒ لوفر الـ easier and security S للأمان

بالنسبه للـ Router

P.17

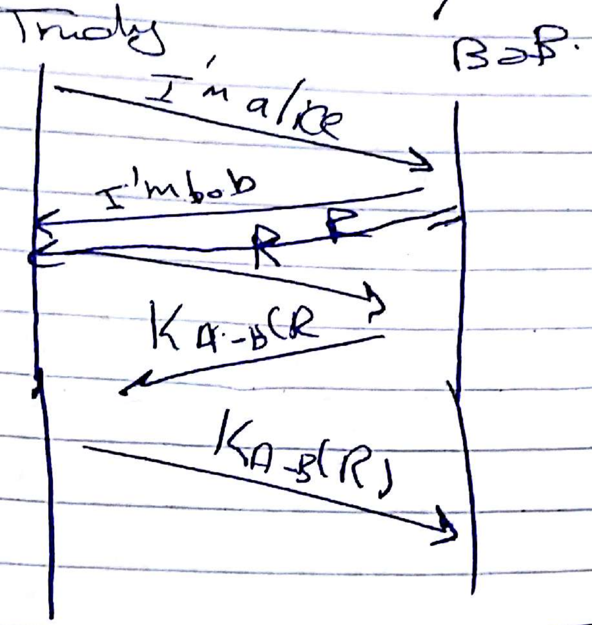
Session Key

دول بيعمل Create للـ session.
كل مرة بيتكلم



P.15

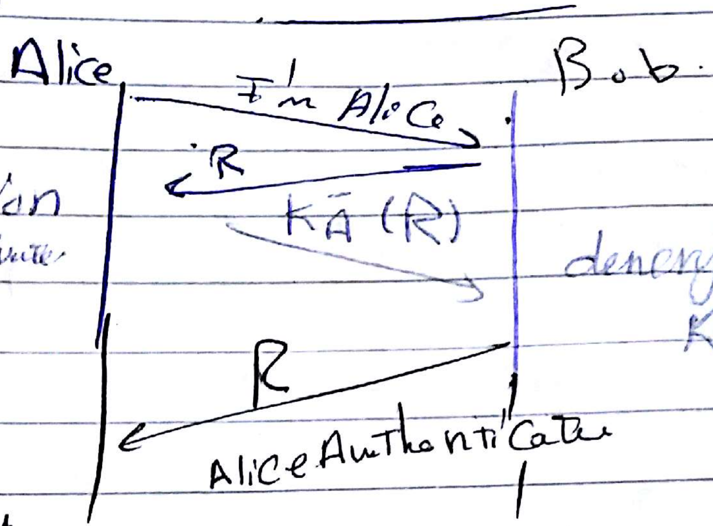
nonce → اتم بستخدم لمرة واحدة



P.16

a.

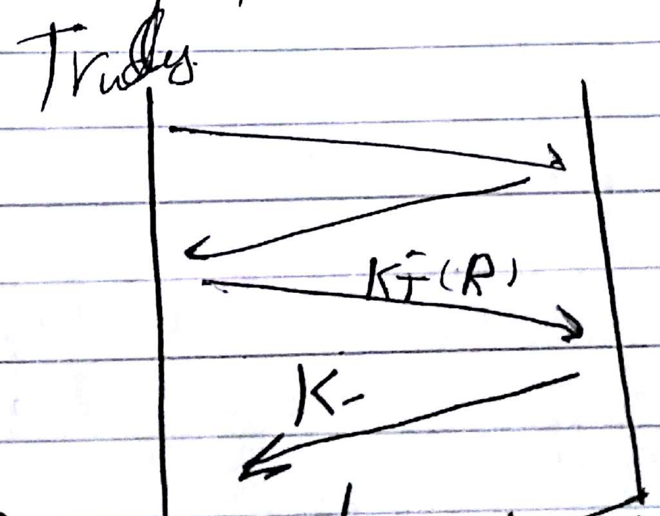
incryption by its private key



denencryption with K_A^+

$K_A^+(K_A^-(R)) = R$

b.



$K_+^+(K_+^-$

وهنا هيفتكر ان Trudy دي هي Alice